PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-015672

(43) Date of publication of application: 22.01.1999

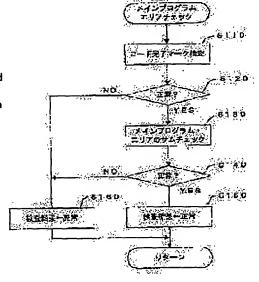
(51)Int.Ci. G06F 9/445 G06F 12/16

(21)Application number: 09–183033 (71)Applicant: BROTHER IND LTD (22)Date of filing: 23.06.1997 (72)Inventor: KUWABARA KAZUHIRO

(54) DATA STORAGE STATE JUDGEMENT METHOD/DEVICE

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent incorrect judgment owing to accidental matching on sum checking in judgment whether data is normally written in a storage device or not. SOLUTION: A specified character string is contained in the end of a main program as a loading completion mark. At the download the load completion mark is stored in the specified storage area of a flash memory. When the load completion mark is stored in a load completion mark storage area in the flash memory (S120: YES) and the result of sum checking on the main program area is normal (S140: YES) in judgment whether the main program is precisely stored or not, a system is judged to be normal (S150).



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(12)公開特許公報 (A) (II)特許出願公開番号

(19)日本国特許庁 (JP)

特開平11-15672

(43)公開日 平成11年(1999)1月22日

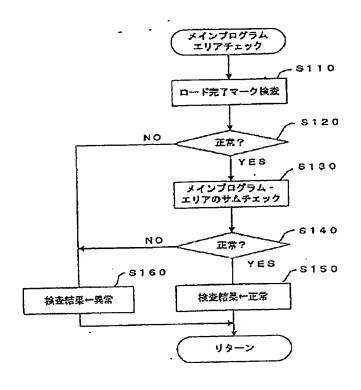
(51) Int. Cl. 6	識別記号	庁内整理番号	FI			技術表示箇所
GO6F 9/445			G06F 9/06	420	Ţ	
12/16	320		12/16	320	В	
			審査請求 未請求	き 請求項の数	女5 FD	(全15頁)
21)出願番号	特願平9-183	0 3 3		000526		
22) 出願日	平成9年(199	7) 6月23日	1			町15番1号
			(72)発明者 桑原			
				屋市瑞穂区苗 業株式会社内		番1号 プラザ
			(74)代理人 弁理			
				•		
		_				

(54) 【発明の名称】 データ格納状態判定方法及び装置

(57) 【要約】

【課題】 記憶装置にデータが正常に書き込まれている か否かの判定において、サムチェックにおける偶然の一 致による誤判定を防止する。

【解決手段】 メインプログラムの末尾に、ロード完了 マークとして予め定めた特定の文字列を含ませておき、 ダウンロードに際しては、このロード完了マークをフラ ッシュメモリの特定の格納領域に格納する。そして、メ インプログラムが正しく格納されているか否かの判定で は、フラッシュメモリ内のロード完了マーク格納領域に ロード完了マークが格納され(SI20:YES)、か つメインプログラムエリアに対するサムチェックの結果 が正常の場合に (S140: YES)、正常と判定する (S150).



2

【特許請求の範囲】

【請求項1】 書き換え可能な記憶装置に対してデータを書き込む際に、該データの本質的部分であるデータ本体、該データ本体のチェックサム及び予め定められている特定データを、それぞれについて定められた個々の格納領域に書き込み、

前記データ本体が正しく書き込まれているか否かの判定 に際しては、前記チェックサムを用いて前記データ本体 の格納領域に対するサムチェックを行うと共に、前記特 定データの格納領域に前記特定データが格納されている か否かをも判定し、

前記サムチェックの結果が正常であっても、前記特定データの格納領域に前記特定データが格納されていないと判定された場合には、前記データ本体が前記記憶装置に正しく格納されていないものと判定するデータ格納状態判定方法。

【請求項2】 請求項1記載のデータ格納状態判定方法において、前記データの書き込みに際して、前記特定データの格納領域の記憶内容を前記特定データとは異なるデータに書き換えてから前記データの書き込みを行うことを特徴とするデータ格納状態判定方法。

【請求項3】 請求項2記載のデータ格納状態判定方法において、前記特定データを、前記データ本体の後に含ませておき、前記記憶装置に対して前記データ本体を書き込んだ後に、前記特定データの書き込みを行うことを特徴とするデータ格納状態判定方法。

【請求項4】 データ本体を格納するデータ本体格納領域、該データ本体のチェックサムを格納するチェックサム格納領域、及び予め定められている特定データを格納する特定データ格納領域を備える書き換え可能な記憶手段と、

前記データ本体格納領域に対して、前記チェックサム格 納領域に格納されているチェックサムを用いて前記デー タ本体が正常に格納されているか否かを判定するサムチ ェック手段と、

前記特定データ格納領域内に前記特定データが格納されているか否かを判定する特定データ判定手段と、

前記サムチェック手段により異常と判定されるか、あるいは、前記特定データ判定手段によって前記特定データ格納領域内に前記特定データが格納されていないと判定 40 されるときは、前記データ本体が正しく格納されていないと判定する異常判定手段とを備えることを特徴とするデータ格納状態判定装置。

【請求項5】 請求項4記載のデータ格納状態判定装置において、

前記記憶手段の前記各格納領域に対して、それぞれ前記 データ本体、前記チェックサム及び前記特定データを書 き込むデータ掛込手段と、

該データ書込手段による書き込みの前に、前記特定データ格納領域の記憶内容を前記特定データとは異なるデー 50

タに書き換える特定データ破壊手段とを備えることを特 徴とするデータ格納状態判定装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、フラッシュメモリ等の書き換え可能な不揮発性記憶装置に対して、プログラムや機器の動作に必要なデータが正しく格納されているか否かを判定する方法及び装置に関するものである。 【0002】

【従来の技術】従来、フラッシュメモリ等の記憶装置に プログラム等のデータをダウンロードした際に、正しく ダウンロードが行われたか否かを判定する方法としてサ ムチェックを実行するのが一般的である。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、データが正しく格納されていない場合であっても、データの合計とチェックサムとが偶然一致してしまう場合がないとはいえない。このため、従来のサムチェックによる判定方法では、こうした偶然による誤判定のおそれがある。【0004】本発明は、前記問題点を解決するためになされたものであり、記憶装置にデータが正しく格納されているか否かの判定において偶然による誤判定を防止することを目的とする。

[0005]

20

【課題を解決するための手段】かかる目的を達成するためになされた本発明のデータ格納状態判定方法は、、書き換え可能な記憶装置に対してデータを書き込む際に体のチェックサム及び予め定められている特定データをれぞれについて定められている特定データをあるが高いであるが正しく書き込まれているか否かの名前記データ本体が正しく書き込まれているか否かの格納領域に対するサムチェックを行うと共に、がおいては、前記サムチェックを行うと共に、前記サムチェックの結果が正常をデータの格納領域に前記特定データが格納されていないと判定された場合には、前記データ本体が前記記憶装置に正しく格納されていないものと判定するものである。

【0006】この判定方法によれば、データ格納領域のデータの合計とチェックサムとが偶然一致する様な場合であっても、特定データが正しく格納されていない場合には、データ本体が正しく格納されていないものと判定する。従って、従来問題となるような偶然の一致による誤判定を防止することができる。特に、データ合計値の照合というサムチェックの手法に対し、特定データの無の判定というサムチェックとは全く別の観点から異常を判定する構成を採用している点に一つの特徴がある。この結果、本発明によれば、種類の異なるチェック方法のそれぞれの特性を生かすことができ、単なる二重チェ

ックを越える的確な誤判定防止機能が発揮されることに なる。なお、ここで、特定データは、できるだけ長いデ ータにしておく方がよい。

【0007】また、本発明では、上記データ格納状態判 定方法において、前記データの書き込みに際して、前記 特定データの格納領域の記憶内容を前記特定データとは 異なるデータに書き換えてから前記データの書き込みを 行うようにするとよい。この方法によれば、特定データ 格納領域の記憶内容を一旦破壊することにより、データ 本体の更新時には再度特定データが書き込まれない限り 10 は、データ本体の格納状態が異常と判定されることにな る。従って、データ本体を更新しようとするとき、更新 途中でエラーが起こった様なときに誤って正常と判定さ れてしまうことがなくなる。

【0008】ここで、このデータ格納状態判定方法にお いて、前記特定データを、前記データ本体の後に含ませ ておき、前記記憶装置に対して前記データ本体を書き込 んだ後に、前記特定データの書き込みを行う様にすると よい。この様に構成することで、データ本体の更新が完 了しないと特定データが書き込まれないこととなり、更 20 新途中でエラーが発生した場合の誤判定をより確実に防 止することができるからである。

【0009】また、上記目的を達成するためになされた 本発明のデータ格納状態判定装置は、データ本体を格納 するデータ本体格納領域、該データ本体のチェックサム を格納するチェックサム格納領域、及び予め定められて いる特定データを格納する特定データ格納領域を備える 書き換え可能な記憶手段と、前記データ本体格納領域に 対して、前記チェックサム格納領域に格納されているチ ェックサムを用いて前記データ本体が正常に格納されて 30 いるか否かを判定するサムチェック手段と、前記特定デ ータ格納領域内に前記特定データが格納されているか否 かを判定する特定データ判定手段と、前記サムチェック 手段により異常と判定されるか、あるいは、前記特定デ ータ判定手段によって前記特定データ格納領域内に前記 特定データが格納されていないと判定されるときは、前 記データ本体が正しく格納されていないと判定する異常 判定手段とを備える。このデータ格納状態判定装置によ れば、機器を作動させるためのプログラムや機器の作動 に必要なデータ等が記憶手段に正しく格納されているか 40 否かについての判定に当たり、サムチェックの他に、特 定データ判定手段による判定が加わることになる。この 結果、サムチェックの結果が正常であっても、特定デー タが正しく書き込まれていない場合は異常と判定され、 先に説明した本発明方法を具体的に実施することができ

【0010】また、このデータ格納状態判定装置におい て、前記記憶手段の前記各格納領域に対して、それぞれ 前記データ本体、前記チェックサム及び前記特定データ を掛き込むデータ掛込手段と、該データ掛込手段による 50 報知音をスピーカ23から出力するためのものである。

むき込みの前に、前記特定データ格納領域の記憶内容を 前記特定データとは異なるデータに書き換える特定デー 夕破壊手段とを備える様にするとよい。この様に構成す ることで、データ本体を更新する際にエラーが発生した ようなとき、誤って正常と判定されることがない。 [0011]

【発明の実施の形態】次に、本発明の一実施の形態につ いて説明する。この実施の形態は、ファクシミリ機能、 プリンタ機能、複写機能等を備えたマルチ・ファンクシ ョンデバイスに対して動作プログラムをダウンロードす る方法に関するものである。実施の形態として説明する マルチ・ファンクションデバイス10は、図1に示す様 に、CPU11、フラッシュメモリ12、RAM13、 EEPROM14、ブザーユニット15、パラレルI/ Fユニット16、符号・復号器17、プリンタユニット 18、モデム19、スキャナユニット20、ネットワー クコントロールユニット(NCU)21及び操作パネル 22を備える。

【0012】このマルチ・ファンクションデバイス10 は、操作パネル22による機能選択の結果に応じて、フ ラッシュメモリ12に格納されたメインプログラムをC PU11が実行することにより、ファクシミリとしての 機能の他に、プリンタ、複写機、スキャナ等としても機 能することができるものである。

【0013】フラッシュメモリ12は、図2に示す様 に、ブートローダーエリア30と、メインプログラムエ リア40とから構成されている。プートローダーエリア 30には、ブートローダープログラムを格納するブート ローダープログラム格納領域31の他に、ブートローダ ープログラムの作成時期を表す「作成時期データ」を格 納するためのブートローダー作成時期格納領域32と、 ブートローダーエリアについての「チェックサムデー タ」を格納するためのブートローダーチェックサム格納 領域33が設定されている。また、メインプログラムエ リア40には、メインプログラムを格納するメインプロ グラム格納領域41の他に、本実施の形態の特徴である 「モデル・国識別用パスワード」を格納するパスワード 格納領域42と、同じく本実施の形態の特徴であるメイ ンプログラムのロード完了を示す「ロード完了マーク」 を格納する完了マーク格納領域43と、メインプログラ ムの作成時期を表す「作成時期データ」を格納するため のメインプログラム作成時期格納領域44と、メインプ ログラムエリア40についての「チェックサムデータ」 を格納するためのメインプログラムチェックサム格納領 域45とが設定されている。

【0014】EEPROM14は、ユーザーのパネル操 作によって設定可能なワンタッチダイヤル等の情報を格 納するためのものである。また、ブザーユニット15 は、プログラムのダウンロード完了時やエラー発生時に : • •

パラレルI/Fユニット16は、パラレルポート2.4を 介してパーソナルコンピュータとの間でデータのやり取 りを行うために設けられている。メインプログラムは、 後述する様に、このパラレルI/Fユニット16を介し てパーソナルコンピュータからダウンロードされる。ま た、本実施の形態のマルチ・ファンクションデバイス1 0は、このパラレル I / Fユニット 16を介してパーソ ナルコンピュータから印字データを受信した場合はプリ ンタとして機能する。

【0015】符号・復号器17は、ファクシミリとして 機能する際に、スキャナユニット20にて原稿から読み 取ったデータをファクシミリ送信用のデータに符号化す る処理と、外部から受信したファクシミリデータをプリ ンタユニット18で印字出力可能な印字データに復号化 する処理とを行うためのものである。この符号・復号器 17によって符号化されたファクシミリデータは、モデ ム19及びNCU21を介して、一般電話回線25で送 信される。また、モデム19及びNCU21を介して、 一般電話回線25から受信したファクシミリデータは、 符号・復号器17で復号化され、プリンタユニット18 20 に送られて記録用紙に印字される。

【0016】操作パネル22には、電話番号を入力する ためのテンキーの他、スタートキー、ストップキー、機 能選択キー等が設けられている。この操作パネル22に よって機能を選択することにより、本装置10を、ファ クシミリ、プリンタ、複写機等として機能させることが できる様になっている。また、テンキー等による入力値 や各種メッセージを表示するための液晶ディスプレイも この操作パネル22の中に備えられている。

【0017】次に、このように構成される本装置10の 30 製造方法を含め、メインプログラムをダウンロードする 手順等について説明する。

【0018】まず、本装置10に備えられるフラッシュ メモリ12は、図3に示す様に、ワークステーションW Sにフラッシュメモリープログラマー50を接続し、ブ ートローダープログラムを格納したマスタチップ 5 1 を 製造する。続いて、このマスタチップ51をフラッシュ メモリプログラマー52にセットして、コピーチップ5 3, 53, …を製造する。そして、このコピーチップ5 3を、本装置10用の基板54に実装し、これを本装置 40 10に組み付ける。

【0019】次に、ワークステーションWSで作成した メインプログラムを、データベース56にアップロード する。そして、このデータベース56に対してパーソナ ルコンピュータPCを接続し、メインプログラムをパー ソナルコンピュータPCにダウンロードする。 こうして パーソナルコンピュータPCにメインプログラムをダウ ンロードしたら、このPCと本装置10とをプリンタケ ープル57で接続し、装置10の電源を投入する。する と、後述する様に、ブートローダープログラムが起動さ 50 内のデータ数を判別するためのデータとが記憶される。

れ、メインプログラムの初期ロードが実行される。

【0020】また、こうして製造された装置10に対し て、ユーザーに供給した後のプログラムのアップデート に当たっても、図4に示す様に、パーソナルコンピュー タPCを使用することができる。メーカーは、アップデ ート用プログラムの提供時期、方法等について、自己の ホームページに情報を表示する。この表示を見たユーザ ーは、インターネット経由で、アップデート用プログラ ムを自己のパーソナルコンピュータPC内にダウンロー ドする。そして、このパーソナルコンピュータPCと装 置10とをプリンタケーブル57で接続し、ダウンロー ドを実行する。あるいは、他の方法として、メーカーが フロッピーディスクあるいはCDROM等の可搬式記憶 媒体58にアップデート用プログラムを格納し、これを 各ユーザーに供給する。各ユーザーは、この記憶媒体5 8 を自己のパーソナルコンピュータ P C にセットし、後 は、インターネット経由の場合と同様に装置10に対し てプリンタケーブル57を介してアップデート用プログ ラムのダウンロードを実行する。

【0021】なお、このマルチファンクション・デバイ ス10は、複数のモデルを有し、メインプログラムは各 モデル毎に異なるものである。また、各モデルについ て、さらに、仕向国別にメインプログラムが異なるもの として作成されている。しかしながら、これらメインプ ログラムは、いずれも、上述のブートローダープログラ ムを使ってダウンロードすることが可能である。この結 果、本実施の形態では、製品に組み付ける基板54に実 装されるコピーチップ53は全て共通のものを使用す る。

【0022】ここで、ワークステーションWSで作成さ れるメインプログラムは、図5に示す様に、データの先 頭から順番に、PJLコマンド、固定文字列、モデル・ 国識別用パスワード、開始レコード、データレコード、 最終レコードによって構成されている。

【0023】 P J L コマンドは、このコマンドに続くデ ータが印字データではなくプログラムであることをCP Ullに認識させるためのコマンドである。続く固定文 字列は、本装置10用のプログラムであることを識別さ せるためのデータである。

【0024】さらに、その後に続くモデル・国識別用パ スワードは、データレコードとして格納されているプロ グラムが、本装置10におけるどのモデルの、どの国用 のものであるかを識別するためのパスワードである。開 始レコードと最終レコードは、データレコード領域の開 始と終了とを識別するためのものである。

【0025】データレコードは、属性フィールド、アド レスフィールド、データフィールド、チェックサムフィ ールドから構成されている。属性フィールドには、デー タレコードであることを示すデータとデータフィールド

10

50

アドレスフィールドには、データフィールド内のデータのフラッシュメモリ上での格納アドレスに関するデータが記憶されている。チェックサムフィールドには、属性フィールド、アドレスフィールド及びデータフィールドのデータを加算した合計の値を示すデータが記憶されている。

【0026】そして、データフィールドには、プログラム、モデル・国識別用パスワード、メインプログラムロード完了マーク、メインプログラム作成時期データ、メインプログラムエリアのチェックサムデータといったものが記憶されている。これらの並び方は、開始レコード側から最終レコード側にかけて、プログラム、モデル・国識別用パスワード、メインプログラムロード完了マーク、メインプログラム作成時期データ、メインプログラムエリアのチェックサムデータの順となっている。

[0027]次に、メインプログラムの初期ロードを含む、本装置10の制御処理の内容について図6~図10のフローチャートを用いて説明する。

【0028】本装置10に電源が投入されると、図6に示す処理が開始され、まず、I/Oボートの初期化が実行される(S10)。次に、フラッシュメモリ12のブートローダーエリア30についてサムチェックを行う(S20)。そして、ブートローダーエリア30の内、チェックサムデータ格納領域33を除くエリアの全データを加算した合計とチェックサムとが一致している場合に正常と判定し(S30:YES)、続いてRAM13がデバイスとして正常に動作し得るか否かを検査する(S40)。このRAM13の検査も正常であるとき(S50:YES)、後述するメインプログラムエリアチェック処理が実行される(S100)。

【0029】そして、メインプログラムエリアチェック処理の結果が正常であるとき(S60:YES)、後述のメインプログラム実行ルーチンが起動される。一方、メインプログラムエリア40に対するチェックの結果が異常であるときは(S60:NO)、後述のダウンローダーエリア30のサムチェック結果が異常であるときは(S50:NO)、なお、ブートときであるときは(S50:NO)、装置異常処理ルーチンが起動される。この装置異常処理ルーチンは、デバイスの交換等を指示するもので、ブザーの鳴動やエラーメッセージのディスプレイ表示あるいは印字出力等、所定の処理が実行される。

【0030】メインプログラムエリアに対するチェック 処理は、図7に示す手順で実行される。まず、フラッシュメモリ12内のロード完了マーク格納領域43にロード完了マークが格納されているか否かを検査する(S110)。この検査の結果、ロード完了マークが正常に格納されているときは(S120:YES)、メインプログラムエリア40に対するサムチェックを実行する(S

130)。そして、メインプログラムエリア40の内、チェックサムデータ格納領域45を除くエリアの全データを加算した合計とチェックサム格納領域45に格納されているチェックサムとが一致しているときは(S140:YES)、検査結果を正常に設定して本ルーチンと核ける(S150)。一方、ロード完了マークが正しく格納されていないと判定されたとき(S120:NO)、及びメインプログラムエリア40に対するサムチェックの結果が異常であると判定されたときは(S140:NO)、検査結果を異常に設定して本ルーチンを抜ける(S160)。上述のS60の処理では、こうきて、メインプログラム実行ルーチン及びダウンロード処理のいずれのルーチンを起動すべきかが判定されることになる。

【0031】ダウンロード処理ルーチンが起動された場合、図8に示す様に、まず、初期ロードとしてダウンロードを実行すべき状態であるのか、アップデートとしてダウンロードを実行すべき状態であるのかが判定される(S210)。S60でNOと判定されたときは、初期ロードに失敗している状態であることから、このS210の判定の後、S220へと処理が進む。

【0032】S210で初期ロードと判定されたときは、まず、初期ロードであることを特定するために動作モードを「0」に設定すると共に、フラッシュメモリ12のセクタがいずれも消去されていないことを判別させるための消去フラグを「0」に設定する(S220)。その後、データ待ちカウンタを「0」に設定すると共に(S230)、パスワード照合に関する条件を「照合しない」に設定する(S240)。

【0033】そして、まず、フラッシュメモリ12に対して正常に読み書き動作を実行できるか否かのデバイスチェックを実行する(S250)。このデバイスチェックの結果が異常であるときは(S260:NO)、装置異常処理ルーチンを起動する。一方、デバイスチェックの結果が正常であるときは(S260:YES)、後のダウンロード実行処理ルーチンを起動する(S400)。そして、ダウンロード実行処理ルーチンが正常に終了した場合は(S270:YES)、先に説明したメインプログラムエリア40に対するチェック処理をメインプログラムエリア40に対するチェック処理を実行し(S100)、その結果が正常であるときは(S280:YES)、電源投入・リセット処理ルーチンへ戻って、メインプログラム実行ルーチンを起動する。

【0034】一方、ダウンロード実行処理ルーチンが正常終了しなかったとき(S270:NO)、及びメインプログラムエリア40に対するチェック処理の結果が異常であるときは(S280:NO)、ダウンロード異常を報知するためにブザー23を鳴動させる(S290)。そして、設定されている動作モードに応じてS220またはS310へとジャンプする。

【0035】S310~S330の処理は、初期ロードではなく、アップデートとしてメインプログラムをダウンロードする場合に実行されるステップである。アップデートとしてメインプログラムのダウンロードを実行するときは、初期ロードと区別するために動作モードを「1」に設定すると共に、フラッシュメモリ12のセクタがいずれも消去されていないことを判別させるための消去フラグを「0」に設定する(S310)。その後、データ待ちカウンタを「0」に設定すると共に(S320)、パスワード照合に関する条件を「照合する」に設定する(S330)。

【0036】次に、ダウンロード実行ルーチンについて図9のフローチャートに従って説明する。このルーチンでは、まず、パラレルポート24からプログラムデータを受信可能な状態に準備する(S410)。続いて、ダウンロード開始を報知するためにブザーを鳴動させ(S420)、固定文字列を受信するのを待つ(S430)。固定文字列を受信したら(S430:YES)、パスワード照合を実行するモードが設定されているか否かを判定する(S440)。前述の様に、パスワード照20合のモードとしては、初期ロードの場合には「照合しない」が設定され(S240)、アップデートの場合には「照合する」が設定されている(S330)。

【0037】従って、アップデートの場合に限ってモデル・国識別用パスワードの受信が実行され、メインプログラムエリア40の該当領域42に格納されているパスワードと照合される(S450)。そして、照合の結果、パスワードが一致していないときは(S460:NO)、アップデート用として選択されたメインプログラムの種類が間違っていることを報知し(S470)、受 30信したデータを読み捨てる処理を実行する(S480)。

【0038】一方、照合の結果、パスワードが一致するときは(S460:YES)、ロード完了マークの格納されている領域43に、ロード完了マークとは異なので文字列を書き込むことにより、当該領域43のでタを破壊する処理を実行する(S490)。そして、1セクタかのデータを受信し(S510)、のデータを対し、1セクタかのデータを受信領領がですると共にブザーを等し、消去フラグを「1」に設定すると共にブザーを等し、消去フラグを「1」に設定すると共にブザーを等したもの、当させる(S530)。そして、S510で受信を1セクタかのデータを先ほどみ完了ブザーを鳴動させる(S540)、告記公子ブザーを鳴動させる(S560:NO)、上記S510以下の処理を繰り返し実行する。

【0039】なお、フローチャートでは処理手順が複雑になって理解し難くならないように記載していないが、 このS510~S560の間の処理において、パラレル ボート 2 4 からデータを受信するに当たってデータ待ち タイマをセットしておき、データ待ちタイマがタイムア ップしてもデータを受信できないときは、データ待ちカウンタ をインクリメントし、このデータ待ちカウンタの 値が所定値になったとき、未だいずれのセクタも消去していない場合は、電源投入・リセットルーチンへ戻ることにしている。セクタを未だ消去していない場合は、ダウンロードを全く開始していないのと同じであるので最初から実行し直せばよいからである。

1.0

【0040】一方、既にいずれかのセクタを消去している場合には、ダウンロード実行処理を異常終了として、S270に進む様に構成してある。これはダウンロード途中での異常終了であることから、特に、アップデートの場合にはメインプログラムの一部が破壊された状態にあり、電源投入直後の状態に復帰させると装置10が正常に動作できなくなってしまうおそれがあることから、速やかにメインプログラムをダウンロードすべく、ダウンロード処理ルーチンを再度スタートさせるためである。

【0041】こうしてS510~S560の処理を繰り返し、最終レコードを受信したときは(S560:YES)、メインプログラムエリア40の中の未消去のセクタを全て消去し(S570)、ダウンロード完了を意味するブザーを鳴動させて本ルーチンを抜ける(S580)。このときは正常終了となる。よって、S270はYESと判定され、メインプログラムエリアチェック処理を実行し(S100)、データが正しくダウンロードされたか否かを判定する処理に進む。

【0042】次に、メインプログラム実行ルーチンについて、図10のフローチャートに基づいて説明する。このルーチンでは、外部からPJLコマンドを受信したか否かを判定し(S610)、PJLコマンドを受信した場合に(S610:YES)、前述のダウンロード処理ルーチンを起動する(S200)。これが、アップデートの状態であり、ダウンロード処理ルーチンのS210でアップデートと判定され、S310以下の処理が実行されることになる。

【0043】一方、印字データを受信したときは(S620:YES)、受信した印字データに基づいてプリン40タユニット18を制御して印字処理を実行する(S700)。また、NCU21及びモデム19を介してファクシミリデータを受信した場合は(S630:YES)、符号・復号器17に当該ファクシミリデータを入力して復号化を行った後にプリンタユニット18を制御して受信した情報を記録紙に印字して出力するファクシミリと信処理を実行する(S800)。また、操作パネル22においてファクシミリ機能が選択されているときは、S640:YES)、スキャナユニット20に投入された原稿からデータを読み取り、これを符号・復号器17に50入力して符号化し、さらに、モデム19及びNCU21

を制御してファクシミリデータを送信する処理を実行す る(S900)。また、その他の機能、例えば、複写機 能等が選択されているときは(S650)、当該選択さ れた機能に従って、スキャナユニット20やプリンタユ ニット18等を制御し、選択された機能に従った処理を 実行する(S1000)。以上の処理は、電源がOFF にされるかリセットが行われるまで続行される(S66 0).

【0044】以上説明した様に、本実施の形態では、メ インプログラムの末尾に、ロード完了マークとして予め 10 定めた特定の文字列を含ませておき、ダウンロードに当 たっては、このロード完了マークをフラッシュメモリ」 2の特定の格納領域に格納する様にしている。そして、 メインプログラムが正しく格納されているか否かの判定 に当たっては、サムチェックだけでなく、このロード完 了マークの書き込みが正常か否かについてもチェックす る様にしている。ここで、サムチェックの場合、単純に データの数を合計した値とチェックサムとを比較するだ けであるため、偶然の一致による誤判定の危険性があ マークとしての文字列が格納されているか否かをもチェ ックすることで、こうした偶然の一致による誤判定を的 確に防止することができる様になる。

【0045】また、本実施の形態では、アップデートの 際にプログラムをダウンロードする前に、このロード完 了マークを一旦破壊する構成を採用している。しかも、 ロード完了マークをプログラムデータの末尾に配置する ことで、プログラムが正常にダウンロードされないでデ ータの受信が中断されてしまった様なときは、正しいロ ード完了マークが格納されていない状態になる。この結 30 果、本実施の形態によれば、アップデートの際に、ダウ ンロード途中でエラーが発生した様なときにも誤判定を 防止することができる。

【0046】さらに、本実施の形態によれば、メインプ ログラムの末尾にモデル・国識別用パスワードをデータ として含ませておき、初期ロードの際に、このモデル・ 国識別用パスワードをフラッシュメモリ12の特定の格 納領域に書き込む様にしている。そして、プログラムデ ータの前に、このモデル・国識別用パスワードを配置し たデータでアップデートを行う様に構成し、アップデー 40 構造を示す模式図。 ト時には最初にパスワードの照合を行う様にしている。 この結果、アップデートの際に、異なるモデル・国の仕 様に合わせたメインプログラムを間違ってダウンロード してしまうといった不具合を防止することができる。ま た、初期ロードの際には、このパスワード照合を行わな いモードを設定することで、モデル・国の別に関係なく 製造したフラッシュメモリ12を用いることができる。 この結果、フラッシュメモリ12自体は、各製品に共通 のものとして採用することができ、しかも、アップデー トにおける誤りを的確に防止し得るという優れた効果が 50

発揮される。

【0047】以上、本発明の一実施の形態について説明 したが、本発明はこの実施の形態に限られるものではな く、その要旨を逸脱しない範囲内においてさらに種々の 形態を採用することができることはもちろんである。

【0048】例えば、上述の実施の形態ではロード完了 マークをプログラムデータの後ろに配置し、メインプロ グラムエリア40の最後の部分に確保した格納領域に格 納する様にしたが、ロード完了マークをプログラムデー 夕の前に配置する構造を採用し、その格納領域をメイン プログラムエリアの先頭部分に確保する様にしてもよ い。但し、アップデート時のダウンロード途中のエラー に対して誤判定しない様にする上では、実施の形態に示 した様に、ロード完了マークをプログラムデータの後ろ に配置する構成を採用する方が優れている。また、実施 の形態ではロード完了マークとして「ProgramO K」として、それ自体ロード完了を意味する文字を連ね たものを用いたが、それ自体が特定の意味を表す文字列 でなくても構わないし、もっと短い文字列、例えば1文 る。しかし、本実施の形態によれば、さらにロード完了 20 字であっても構わない。加えて、プログラム以外の、機 器の動作に必要なデータをダウンロードする場合の誤判 定防止方法としても本発明を適用することができる。

[0049]

【発明の効果】以上説明した様に、本発明によれば、サ ムチェックによる異常判定に加えて、データ合計値の照 合というサムチェックにおける手法とは全く別の手法と して特定データの有無をも判定する構成を採用すること で、サムチェックでは防止できなかった偶然の一致によ る誤判定を防止することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 実施の形態としてのマルチファンクション・デ パイスの構成を示すプロック図。

【図2】実施の形態におけるフラッシュメモリの構造を 示す模式図。

【図3】実施の形態における製品製造時のプログラムの ダウンロードの手法を示す模式図。

【図4】実施の形態におけるアップデート時のプログラ ムのダウンロードの手法を示す模式図。

【図5】実施の形態におけるメインプログラムのデータ

【図6】実施の形態において実行する制御処理の手順を 示すフローチャート。

【図7】実施の形態において実行する制御処理の手順を 示すフローチャート。

【図8】実施の形態において実行する制御処理の手順を 示すフローチャート。

【図9】 実施の形態において実行する制御処理の手順を 示すフローチャート。

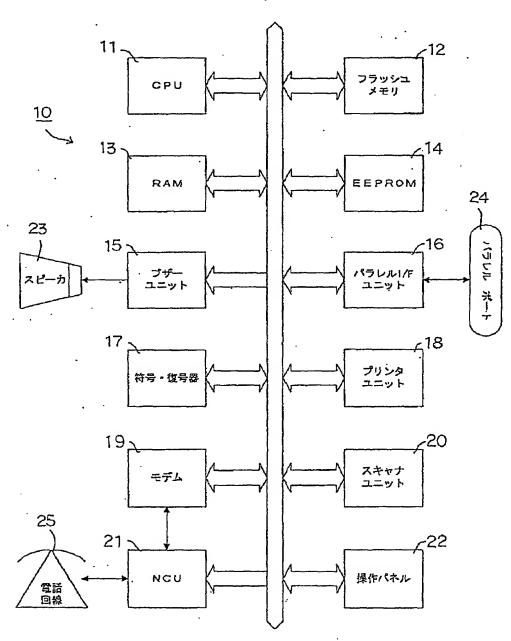
【図10】実施の形態において実行する制御処理の手順 を示すフローチャート。

【符号の説明】

10・・・マルチ・ファンクションデバイス、11・・ ・CPU、12・・・フラッシュメモリ、13・・・RAM、14···EEPROM、15···ブザーユニ ット、16・・・パラレル I / F ユニット、17・・・ 符号・復号器、18・・・プリンタユニット、19・・ ·モデム、20·・・スキャナユニット、21·・・N CU、22··・操作パネル、23··・スピーカ、2 4・・・パラレルポート、25・・・一般電話回線、3 ダープログラム格納領域、32・・・ブートローダー作

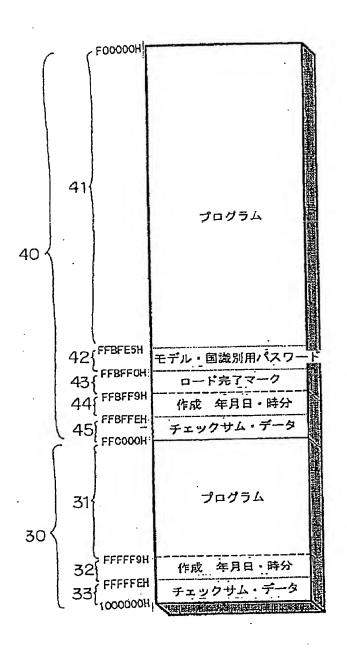
成時期格納領域、33・・・ブートローダーチェックサ ム格納領域、40・・・メインプログラムエリア、41 ・・・メインプログラム格納領域、42・・・パスワー ド格納領域、43・・・ロード完了マーク格納領域、4 4・・・メインプログラム作成時期格納領域、45・・ ・メインプログラムチェックサム格納領域、51・・・ マスタチップ、52・・・フラッシュメモリプログラマ 一、53・・・コピーチップ、54・・・基板、56・ ・・プログラム記憶装置、57・・・プリンタケープ 0・・・ブートローダーエリア、31・・・ブートロー 10 ル、58・・・可搬式記憶媒体、PC・・・パーソナル コンピュータ、WS・・・ワークステーション。

[図1]



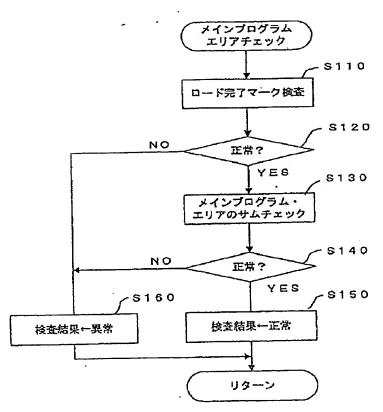
[図2]

セクタ構成



F00000H	64KByte
F10000H	64KByte
F20,000H	64KByte
F30000H	64KByte
F40000H	64KByte
F50000H F60000H	64KByte
F70000H	64KByte
F80000H	64KByte
F90000H	64KByte
FA0000H	64KByte
FB0000H	64KByte
FC0000H	64KByte 64KByte
F00000H	64KByte
FE00000H	64KByte
FF0000H	32KByte
FF8000H	8KByte
FFACCOH	8KByte
FFCOCOH	16KByte

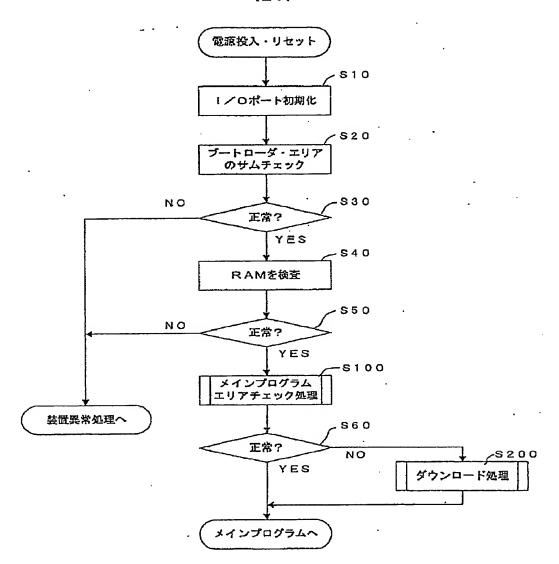
【図7】



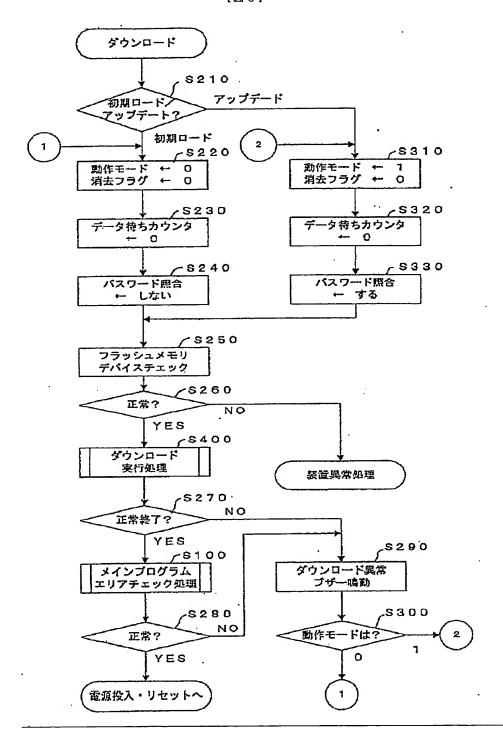
[図5]

PJLコマンド
ESC % - 1 2 3 4 5 X @ P J L E N T E R = F L A S H CR
固定文字列
ABC FAX FLASH DATA
モデル・国識別用パスワード ABC9876 JPN
開始レコード
FFH 00H
データレコード
属性フィールド アドレスフィールド データフィールド チェックサムフィールド
・ ・ ・ データフィールドの内容
プログラム
モデル・国識別用 ABC9876 JPN パスワード
ロード完了マーク P r g r a m O K
作成年月日 98H 01H 00H 00H
チェックサム 12H 34H
属性フィールド アドレスフィールド データフィールド チェックサムフィールド
最終レコード
оон оон

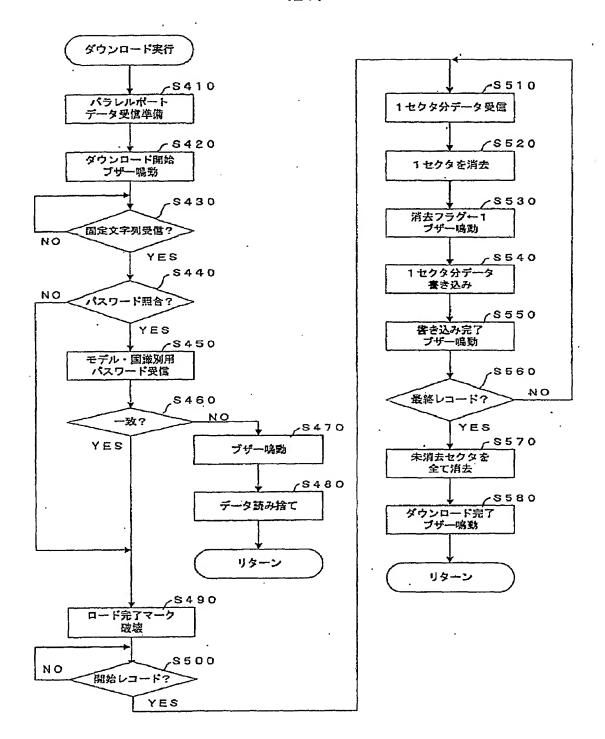
【図6】



[図8]



【図9】



[図10]

